## This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representation of The original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

09-022318

(43) Date of publication of application: 21.01.1997

(51)Int.CI.

1/04 G06F

G06F 1/06 G06F 15/78

(21)Application number: 07-170675

(71)Applicant : HITACHI LTD

(22)Date of filing:

06.07.1995

(72)Inventor: NISHIYAMA HIROYASU

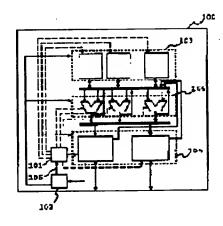
KIKUCHI SUMIO **MORI NORIYASU NISHIMOTO SATORU** TAKEUCHI YOICHI

#### (54) PROCESSOR AND CONTROL METHOD THEREFOR

#### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce the power consumption by changing the input clock of hardware resources according to a clock changing instruction and setting a low clock.

SOLUTION: The processor 100 has a clock control circuit 101 for controlling the input clocks to respective hardware resources. Plural register files 103, computing elements 104 and cache memories 105 are connected to the clock control circuit 101 by clock inputs respectively expressed by broken lines. Besides, an instruction decoder 102 performs instruction processing similar to a usual microprocessor while using the computing elements 104 or the like and when a clock control instruction is recognized, the number of the hardware resource as a clock changing object and the frequency value of a clock to the changed or a control signal showing a number expressing the frequency value are sent through a signal line 106 to the clock control circuit



101 so that the frequency of the input clock to the designated hardware resource can be changed.

## 盐 华 噩 (12) (18) 日本日本日(1 b)

## (二)本年五慶公配申中 3

獓 ধ

A218 お

301C 510P 310A	1/04	G 0 6 F		301	
		P 1	中内衛田等中	<b>建</b> 图图中	
(43)公開日 平成9年(1997)1/					
特開平9-22318					

1/06 ટ્ર

(51) Int.Cl. G 0 6 F

## 7月 쇈 0 観状版の数5 **新克里尔 水銀公**

(21) 出職等号	<b>◆■</b> 平7-170675	<b>八里田(I/J)</b>	(71)出版人 000005108 金子本中心的企業
(22) HINE	平成7年(1995)7月6日		宋公安年日 3 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2
		(72)発明者	<b>製造・工業</b>
			<b>存棄川県川崎市摩生区王都寺1096番地 株</b>
			式会社日立製作所システム開発研究所内
		(72) 発明者	<b>独有 包裹</b>
			神奈川県川島市蘇生区王都寺1099番地 条
			式会社日立製作所システム開発研究所内
		(72)発明者	<b>泰 晚</b> 校
			神祇川県川崎市原生区王禅寺1099春地 条
			式会社日立製作所システム開発研究所内
	-	(74)代理人	(74)代理人 弁理士 小川 勝男
			海倉町に扱く

# (54) 【発明の名 】 プロセッサ及びその傾襲方法

# (57) [要的]

<u>-</u>

[目的] マイクロプロセッサの消費配力を実行性能を 低下することなく削減し、実行に必要なハードウェア資 **弱の最大動作サイクルで処理を行なう。** 

ア資源への入力クロックのサイクル数を命令によって個 別に変更することを可能にし、コンパイラによって実行 【構成】 マイクロプロセッサを構成する各ハードウェ に不要であると判断されたハードウェア資源への入力ク **実行に必要なハードウェア資퓂のクロックサイクルを全** ロックを低下あるいは停止する命令を挿入する。また、 **ハードウェア資源の最大動作周波数とする。** 

【効果】 消費電力の低減と命令の高速な要行に有効で

**特許額状の範囲** 

「翻水項1] ブログラムに含まれるクロック制剤命令に 及び前記ハードウェア管礙に対する入力クロックのクロ 前記制御信号に基づいて、前記指定されたハードウェア 質碌に対してクロック周波数を変更するクロック制御手 基づいて、プロセッサを構成する各ハードウエア資源、 ック周波数を指定する制御信号を出力するデコーダ、

プロセッサを構成するハードウェア質談の各々に対する 人力クロックの周波数を命令によって複数の周波数から 【静求項2】前記クロック制御手段は、 退択して変更する手段、

段を有するプロセッサ。

あるいは停止に設定する手段、あるいは命令の高速な動 動作が不要であるか低周波数のクロック周波数による動 作で良いハードウェア資源に対する入力クロックを低く 作に必要なハードウェア資源に対する入力クロックの周 彼数のみを高く設定する手段のいずれかを有することを 特徴とする翻求項1記載のプロセッサ。

【酵水項3】 前記ハードウェア資源への入力クロックの 周波数を個別に変更可能なクロックを前記ハードウェア 資源の各々に設けたことを特徴とする酵求項 1 記載のブ

があった。

【勘求項4】プログラムのコンパイル時に、各命令の奥 行のために必要なプロセッサのハードウェア資源の利用 状態を躓く、庶紀利用状態に基むいて哲記ハードウェア 質弱の各々の入力クロックのクロック周波散変更命令を オブジェクトコードに挿入し、前記プログラムコードを 東行することを特徴とするプロセッサの制御方法。

【臍求項5】プログラムに挿入したクロック制御命令に 基づいて、プロセッサを構成する各ハードウエア資源毎 にクロック周波散を制御する手段を有することを特徴と **トるプロセッサ。** 

[発明の詳細な説明]

0001

[産業上の利用分野] 本発明は、マイクロプロセッサに おける消費電力の削減方式、高速契行方法、およびプロ **グラミング言語のコンパイラにおける消費艦力の制御方** 近に関する。

[0002]

ため、以下に示すように、これまでに残つかの消費電力 [従来の技術] 一般に、マイクロブロセッサはCMOS回路 で構成されるため、プロセッサの消費電力はプロセッサ のクロック周波数に比例して増加することとなる。この 削減方式が考案されている。

く変更する手段を具備することによって消費電力を削減 負荷が低い場合にプロセッサ全体のクロック周波数を低 (0003](1)特開平3-51902の「データ処理装置」 では、ハードウェアによりプロセッサの負荷を被出し、 する方式が述べられている。

【0004】(2)特開平3-10306の「マイクロブロセッ

102

入力を停止あるいは低周波数に設定する命令を生成する

サ」では、パイプライン処理を行なうプロセッサにおい て、命令をデコードした時点で、その実行に必要となる **機能ブロックを特定し、当該機能ブロックに対してのみ** 

【0005】(3)特[開昭61-98426の「クロック周波数切] 替機能付マイクロコンピュータ」では、命令によりマイ クロブロセッサ金体の動作周波数を切替可能とする手段 クロックを供給する方式が述べられている。 が済くられている。

[0006] こうしたマイクロプロセッサへの入力クロ ックの最大値は、両一のクロックを分配して使用する構 成を採ることが多いことから、一般に、各ハードウェア 資源を構成する回路間の連塔を考慮して、実行に予西が 生じないよう、動作周波数の最も低いハードウェア資政 の動作困波数に合わせて決定される。

[0001]

【発明が解決しようとする課題】処理の負荷によってブ ロセッサ全体のクロック周波数を変更する上記(1)およ ひ(2)の従来技術では、プロセッサ全体のクロック周波 数を変更するため、プロセッサの負荷が低い処理に対し てしか消費義力を削減することができないという問題点

は、クロック発生数量の風倒をハードウェアによって行 なわなくてはならないため、クロック制御のためのハー [0008]また、上記(1)および(2)の従来技術で

【0009】また、上記(2)の従来技術では、命令で利 ドウェアが複雑化するという問題点があった。

用しない機能ブロックへはクロックの供給を停止してし まうので、クロック供給によって状態を保つような回路 に対して消費電力を削減することができないという問題 近なかる。

[0010] さらに、上記のように、従来のプロセッサ の入力クロックは動作規格周波数の最も低いハードウェ ア資源に合わせて設定され、当該回路を使用しない処理 を行なう場合でも、クロック周波数が低い周波数に限定

ることなく、処理の負荷が高いか低いかに関わらず、消 動傷力を削減することを可能とし、かつ、病斑に命令を 【0011】本免明の目的は、ハードウェアを復発化す **爽行するプロセッサおよびその制御方法を提供すること** されてしまうという問題があった。

[0012]

ア質談をコンパイル時に後出し、この結果に基づいたプ 【課題を解決するための手段】本発明の目的を遠成する ルや徴算器といったハードウェアを構成する各ハードウ ェア資源に対するクロック入力を個別に命令によって制 **削する機構をプロセッサに設け、(2)コンパイラによっ** て、プログラムの各命令の実行に必要とするハードウェ ログラムの実行に不要なハードウェア資源へのクロック ため、本発明では、(1)GPUを構成するレジスタファイ

8

ا

特別平9-22318

求されないハードウェア質礙の周波数を、コンパイろが ェア資源に対する入力クロックの周波数は影響を受けな いので、プロセッサの処理強度を低下させることなく消 ば、プロセッサの動作の実行に不要あるいは高速性が要 個別に低く設定することにより、プロセッサ全体の消費 **魅力を低く抑えることができる。この際、街のハードウ** [作用] 本発明のプロセッサ及びその制御方法によれ 異気力を削減することができる。

合には、他のハードウェア資源をより高速な周波数で動 は動作しないハードウェア資源を利用する必要がない場 【0014】また、特定の周波散以上の入力クロックで 作させることによりプロセッサの処理速度を向上するこ 【0015】上述のように、本発明ではブログラムの各 時に検出し、各ハードウェア資源の入力クロックの周波 するためには、各機能ユニットのクロックを制御するク 変更する命令を認識してクロック制御回路を動作させる 命令の実行に必要とするハートウェア質礙をコンパイル 数を命令によって制御する。このため、上記機能を実現 ロック制御回路を追加し、各機能ユニットのクロックを **機能を命令デコーダに追加するだけであるので、多量の** ハードウェアは必敗としない。

について説明する。本実施例では、適用対象として多長 いは個別に制御可能なVLIN(超多長命令)形式のプロセッ サを説明する。ただし、本発明はVLIV形式のプロセッサ のみに適用対象を限定するものではなく、通常のRISCお 形式の命令によって慎敬のハードウェア資源を同時ある [実施例] 以下、図面を参照しながら本発明の一策施例 よびCISC型プロセッサへも適用できる。 [9100]

ロプロセッサと同様な命令の処理を行なうと共に、クロ ック制御命令を認識した場合には、クロック制御回路10 【0017】図1は本発明を適用したマイクロプロセッ する。複数のレジスタファイル103、荷算器104、キャッ 命令デコーダ102は、演算器104等を用いて通常のマイク **型するクロックの周波数値あるいは周波数値を表す番号** サの例である。プロセッサ100は、各ハードウェア資政 への入力クロックを制御するクロック制御回路101を有 シュメモリ105は、各々破壊で扱されるクロック入力に IC、クロック変更対象のハードウェア資源の番号と変 を示す制御個時とを個号線106を通して送り、指定され よってクロック制御回路101に接続されている。また、 たハードウェア資源の入力クロックの周波数を変更す [0018] このように、本発明ではこれらハードウェ

ア資源への入力クロック周波数を、クロック制御回路10 を制御する命令を実行することにより個別に変更する ことができることを特徴とする。

メモリ参照を抑止する処理を実行する場合、クロック制 **即回路101からキャッシュメモリ104への入力クロックを** 序止あるいは低下する。上記のように、CNOSプロセッサ の場合、消費電力はクロック周波数に比例して増加する ため、これによりキャッシュメモリ104によって消費さ [0019] 図1に示すハードウェアにより、例えば、 れる魅力を削減することができる。

【0020】また、本実筋例でキャッシュメモリ104の 最大動作周波数が100kHz、その他のハードウェア資源の 最大動作周波数が200Hizであるとすると、キャッシュメ モリへのアクセスを行なう処理では各ハードウェア資源 の入力クロック周波数を100Msとし、キャッシュメモリ へのアクセスを行なう処理では、キャッシュメモリ以外 のハードウェア資源の入力クロック周波数を200M1zとす ることにより、キャッシュメモリへのアクセスを行なう 必要がない処理では通常の2倍の速度で処理を行なうこ とができる。

を実現する際に、ここで述べた方法以外にも、複數種類 に分周可能なクロックをハードウェア資源毎に用意する **例である。本実施例では、周波数の異なる複数のクロッ** ク発生器201が各ハードウェア資源202の入力クロック個 号偉へ結合され、信号線106を介した命令によって選 **収切替え可能なスイッチ203により相互に接続されて** いる。命令によりこれらの接続関係を切替えることによ り、各ハードウェア資源の入力クロックを変更すること が可能になる。また、ハードウェア資源202をクロック 発生器201と接続しなければ、当該ハードウェア資源の 【0021】図2はクロック制御回路101の1つの実施 入力クロックは停止状態となる。クロック制御回路101 などの方法を用いることもできる。

ファイル103、演算器104、キャッシュメモリ10 【0022】図3は指定ハードウェア資源の周波数を変 更する命令の一実施例である。この命令では、レジスタ 5など、プロセッサを構成するハードウェア資源に対し て、資源指定オペランド301で指定された資源の入力ク ロック周波数を、クロック周波数指定オペランド302で 指定された周波数に変更する。

【0023】本命令を特殊化した形態として、上記クロ ック周波数を変更する命令で設定可能な周波数を例えば たハードウェア質頭に対するクロック入力を開始する命 令401と、質凝指定オペシンド404に指定したハードウェ OHsとプロセッサ全体の最大動作周波数の2種に限定し た場合、図4に示すような2つの命令を考えることもで て、あるハードウェア資源の使用を開始する前にクロッ ク入力を開始し、ハードウェア資源の使用が終了した時 きる。図4の例では、質礙指定オペランド403に指定し ア資源に対するクロック入力を停止する命令402によっ

点でクロック入力を停止することにより、消費電力を削

生成節の構成図である。図5において、クロック周波数 【0024】図5は、図3又は図4に示したクロック周 波数を変更する命令を生成するためのコンバイラの命令 0.4は、プログラム実行の何サイクル目でどの様なハー ドウェア質源が利用されるかという情報を記録した扱で 数504が作成され、数504を参照してクロック制御命令博 利用表作成部501によって入力中間語に対する資源利用 ある。クロック周波数変更命令の挿入部500では、資源 寮更命令の挿入部200は、クロック周波数変更命令を含 まない中間語503を入力し、クロックサイクル変更命令 を含んだ中間額505を出力する。ここで、資源利用数5 人部502によってクロック周波数変更命令を挿入した中 問語505が生成される。

【0025】図6は資源利用表504の例である。図6 で、横軸はクロックを制御可能なハードウェアの各資源 で、丸がついている櫓は当故サイクルで当鼓ハードウェ を表し、縦軸は実行の各サイクルを表している。図6 ア寮源が使用されることを殺している。

は、まず、ステップ702で、中間語に含まれるの命令 を1つ選択し、ステップ703で、選択した命令がプロ グラム実行の各サイクルで使用するハードウェア資源を 資源利用数504に記憶する。次に、ステップ704で は、中間語に未処理命令が残っていればステップ702 ローチャートである。資源利用製作成節501において を再度実行し、なければ処理を終了する(ステップ70 [0026] 図7は、図5の資源利用製作成部501のフ

参照して、当該資源が未使用であるサイクルの区間を求 へ、少なければステップ806へ制御を移す。ステップ805 では、求めた未使用区間の最初に当該ハードウェア資源 のクロック周波数を低下する命令を挿入し、未使用区間 の最後にクロック周波数を元に戻す命令を挿入する。ス まだ残っているかどうか確かめ、残っていればステップ 803へ、残っていなければステップ807へ制御を移す。ス 【0027】図8は、図5のクロック制御命令挿入部50 かどうか確かめ、残っていればステップ802へ舸御を移 める。ステップ804では、資源の未使用サイクルがクロ テップ806では、当該ハードウェア資源の未使用区間が テップ807では未処理のハードウェア資源が残っている 2のフローチャートである。クロック制御命令挿入邸5 0.2では、まず、ステップ801で処理を開始し、ステッ ステップ803では、遺択した資源に関して資源利用設を ックの変更に要するサイクルよりも多いかどうか確か ブ802で未処理のハードウェア資源を1つを選択する。 め、資政の未使用サイクル数が多ければステップ805

し、残っていなければステップ808へ制御を移して処理

を終了する(ステップ808)。

ハードウェア資政日によって消費される魅力を削減する 【0028】例えば、図9(a)に示すようにハードウェ とすると、上記方法により資源利用表からループポディ (19)に示すように、ループ入口の楫倒に皆識Bのクロッ 直後に資源Bのクロック周波数を元に戻す命令905が神 ア資源A、Bがクロック倒御可能で、ループ902ではハ ードウェア資源Aのみを使用し、ループ入口901とルー **プ出口903ではハードウェア資源A、Bを使用している** ク国波数を低下する命令904が挿入され、ループ出口の 902では資源Bが利用されないことが分かるので、図9 入される。これにより、ループ902の東行中において、 ことがたなる。

【0029】なお、クロック制御命令挿入邸502の処 理では、未使用ハードウェア資源による電力消費を可能 な限り削減するよう、クロック倒御命令を挿入している が、同時実行可能な命令の倒限からクロック慰訶命令の ク制御命令を抑入する際に、サイクル数が増加するか百 る。このような場合には、図8のステップ805でクロッ **挿入により実行サイクル数が増加してしまう場合もあ** かを確かめれば良い。

[0000]

ことができる。また、一定サイクル以上では動作しない 【発明の効果】マイクロブロセッサを構成する各ハード ウェア質説が処理に必要ない場合、各ハードウェア質談 の入力クロックをクロック変更命令によって変更して低 いクロックを設定することにより、消費電力を削減する ハードウェア質談を使用する必要がない場合には、当該 ハードウェア資源以外のハードウェア資源のクロック国 波数を高く股定することにより処理を高速化することが

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用したプロセッサの例である。

【図2】クロック制御回路の例である。

【図3】クロック短節命令の例である。

[図4] 特殊化したクロック制御命令の例である。

【図5】コンパイラのクロックサイクル変更命令生成部 の構成図である。

【図6】寮政利用数の例である。

【図8】クロック制御命令神入邸のフローチャートであ 【図7】寮顔利用製作成節のフローチャートである。

【図9】クロック側御命令の使用例である。

[符号の説明]

ジスタファイル、104…債算器、105…キャッシュメモリ 01…クロック制御回路、102…命令デコーダ、103…レ

3

(88) 88

[XX7] F87

9

\$

END-START> 女母のクロック教更に 数するサイクル数?

登場RESについて、資源 利用表上で未使用の区面 (START,END)を求める

60

INSTの実行の各サイクル について、使用する資源 を養認利用表に記憶する

DNST 一命令を選択

塞

RES 一来处理骨源

いま

돐

STARTサイクルに養剤 RESのクロックを低下す る命令、ENDサイクルに 養成RESのクロックを元 に戻す命令を挿入する

2

88/

€

3

米処理安設は、現っているかり

特開平9-22318

J

フロントページの統章

(72)発明者 西本 哲神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 竹内 洋一神奈川県川崎市保生区王神寺1099番地 株神奈川県川崎市保生区王神寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内